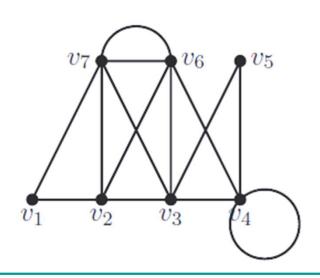
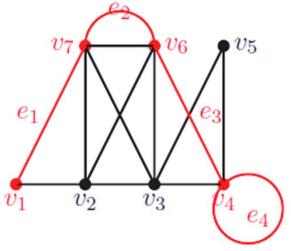
#### 冬

- 基本概念
- 图的连通性
- 树
- 图的矩阵表示
- 欧拉图与哈密顿图

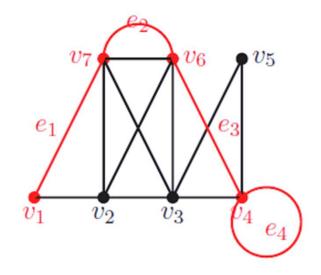
- **•** 定义5.4 G =  $\langle V, E \rangle$ 是一个图,G的一个点边交替序列( $v_0$ ,  $e_1, v_1, ..., v_{n-1}, e_n, v_n$ )称为G的通路,其中 $e_i = (v_{i-1}, v_i)$ 。
- 通路中边的条数称为通路的长度。
- 特别地, 若v<sub>0</sub>=v<sub>n</sub>, 则该通路称为回路。



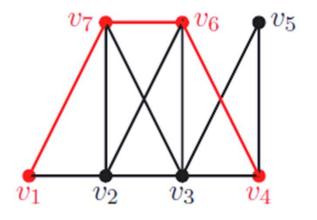


 $(v_1, e_1, v_7, e_2, v_6, e_3, v_4, e_4, v_4)$ 

- 可用点边交替序列或边序列表示通路
- 在简单图中,也可用顶点序列表示通路。



$$(v_1, e_1, v_7, e_2, v_6, e_3, v_4, e_4, v_4)$$
  
 $(e_1, e_2, e_3, e_4)$ 



 $(v_1, v_7, v_6, v_4)$ 

- 简单通路(回路): 通路(回路)上的边各不相同
- 基本通路: 通路上顶点各不相同
- 基本回路: 回路( $v_0$ ,  $e_1$ ,  $v_1$ , ...,  $v_{n-1}$ ,  $e_n$ ,  $v_n$ )上顶点 $v_0$ ,  $v_1$ , ...,  $v_{n-1}$ 各不相同,也称为圈

■ 基本通路一定是简单通路, 反之不一定。

■ 定理5.2 如果非零图G中无奇点,则G中必有基本回路。

- 定理5.3 在p阶图G中,
- 》若两个不同顶点ν和w间有通路相连,则ν和w之间存在长度小于或等于 p-1的基本通路。
- 》若存在通过顶点ν的简单回路,则一定存在通过ν的长度 小于或等于 p的基本回路。

## 最短通路与距离

■ 设图G=(V, E),  $u, v \in V$ , 两个顶点u, v间的通路长度最短的一条称为最短通路, 其长度称为u, v间的距离, 记为d(u, v)。如果u, v间无通路相连,则 $d(u, v)=\infty$ 。

- 距离需满足3条性质:
- ▶ 非负性:  $d(u,v) \ge 0$  当且仅当u = v时等号成立
- > 对称性: d(u, v) = d(v, u)
- ▶ 三角不等式:  $d(u,v) + d(v,w) \ge d(u,w)$

#### 连通图

- 定义 5.7  $G = \langle V, E \rangle$  是一个图,若 $u, v \in V$ ,u和 v之间存在通路,则称u, v连通,记作 $u \sim v$ 。
- 规定u总是与自己连通,即u~u。
- 连通图:图中任意两个顶点u,v之间都连通
- 连通分图: 非连通图G中的极大连通子图称为G的连通分图。

## 连通图

对于一般的图,去掉其平行边和环不影响图的连通性, 所以本小节的定理都针对简单图。

■ 点u和v连通的充要条件是: u和v在同一个连通分图中。

■ 例: 若一个图中恰有两个奇点,则这两个奇点之间连通

## 连通图

■ 定理5.4 在p阶简单图中,若对G的每对顶点u和v,都有  $d(u) + d(v) \ge p-1$ ,则G是连通图。

■ 推论 在p阶简单图中,若 $\delta(G) \ge (p-1)/2$ ,则G是连通图。

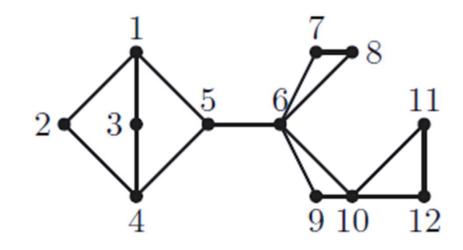
## 图中去掉点与边

- 定义5.8 设图 $G = \langle V, E \rangle$ , 顶点子集 $V_1 \subseteq V$ , 边子集 $E_1 \subseteq E$
- $G-V_1$ : 从G中去掉 $V_1$ 中所有顶点及与之相关联的所有边所得的图,当 $V_1=\{v\}$ 时,直接记做 $G-v_1$ (导出子图)
- $G-E_1$ : 从G中去掉 $E_1$ 中所有边,其他不变所得到的图。 当 $E_1$ ={e}时,直接记作G-e。(生成子图)

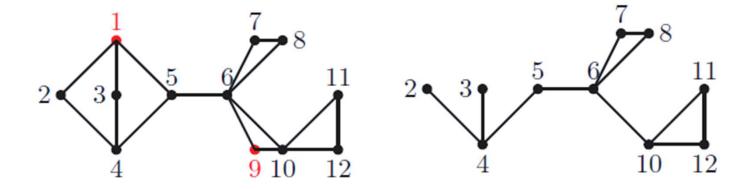
点割集:设图G=<V,E>,V<sub>1</sub>⊆V。若G-V<sub>1</sub>的连通分图数大于G的连通分图数,且对于V<sub>1</sub>的任意真子集V<sub>2</sub>,G-V<sub>2</sub>的连通分图数不大于G的连通分图数,称V<sub>1</sub>是G的点割集。(去掉点割集"正好"使图的连通性发生变化)

> 割点: 当 $V_1 = \{v\}$ 时,称v是G的割点

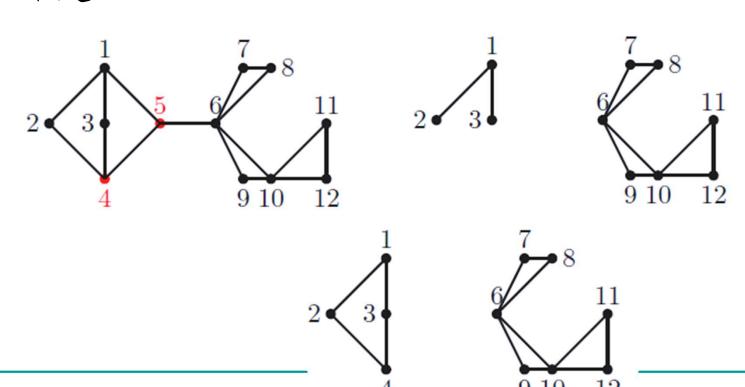
- 在下面的图中,分别考虑下列点集是否为点割集。
- $V_1 = \{1, 9\}$
- $V_2 = \{4, 5\}$
- $V_3 = \{1, 3, 4\}$
- $V_4 = \{1, 4\}$
- $V_5 = \{5\}$



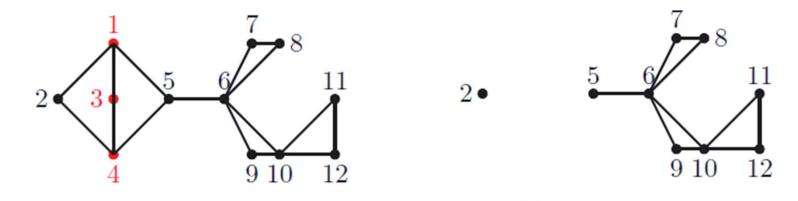
- 在下面的图中,分别考虑点集是否为点割集。
- V₁={1,9}
  不是



- 在下面的图中,分别考虑点集是否为点割集。
- V<sub>2</sub>={4, 5}不是

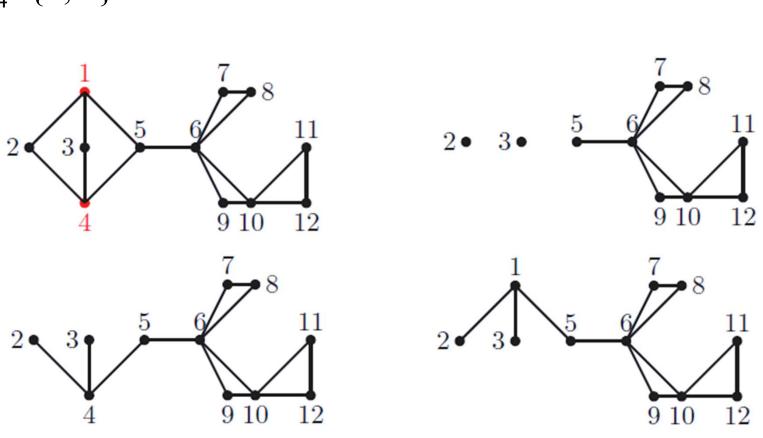


- 在下面的图中,分别考虑点集是否为点割集。
- V<sub>3</sub>={1, 3, 4}不是

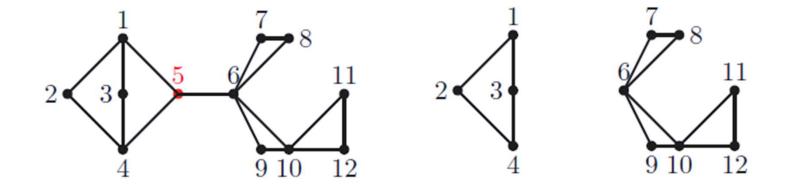


- 在下面的图中,分别考虑点集是否为点割集。
- $V_4 = \{1, 4\}$

是



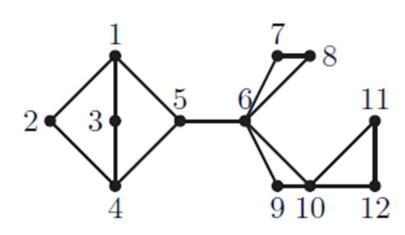
- 在下面的图中,分别考虑点集是否为点割集。
- > V<sub>5</sub>={5}



- 边割集:设图G=<V,E>,E<sub>1</sub>⊆E,若G-E<sub>1</sub>的连通分图数 大于G的连通分图数,且对于任意E<sub>1</sub>的真子集E<sub>2</sub>,G-E<sub>2</sub> 的连通分图数不大于G的连通分图数,称E<sub>1</sub>是G的边割集 (去掉边割集"正好"使图的连通性发生变化)
- 》割边: 当 $E_1 = \{e\}$ 时,称e是G的割边

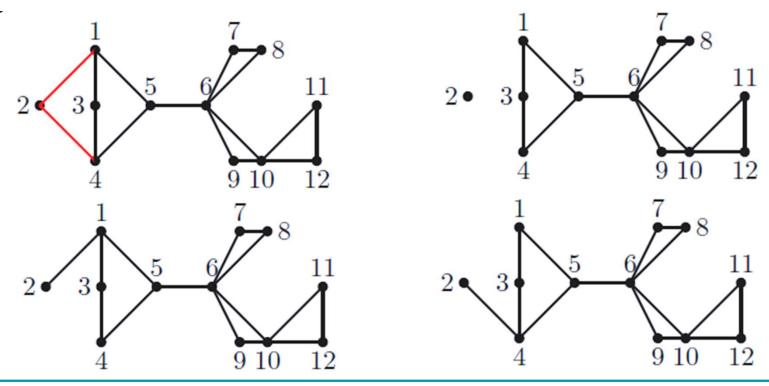
- 边割集简称割集
- 割边也称桥

- 在下面的图中,分别考虑下列边集是否为边割集。
- $E_1 = \{(1, 2), (2, 4)\}$
- $E_2 = \{(3, 4), (4, 5)\}$
- $E_3 = \{(1, 3), (1, 5), (4, 5)\}$
- $E_4=\{(1,2),(1,3),(1,5)\}$

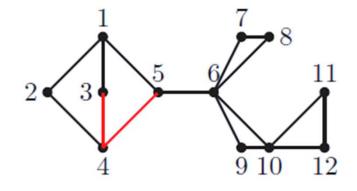


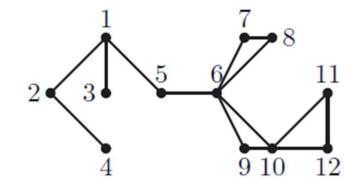
- 在下面的图中,分别考虑下列边集是否为边割集。
- $E_1 = \{(1, 2), (2, 4)\}$

是

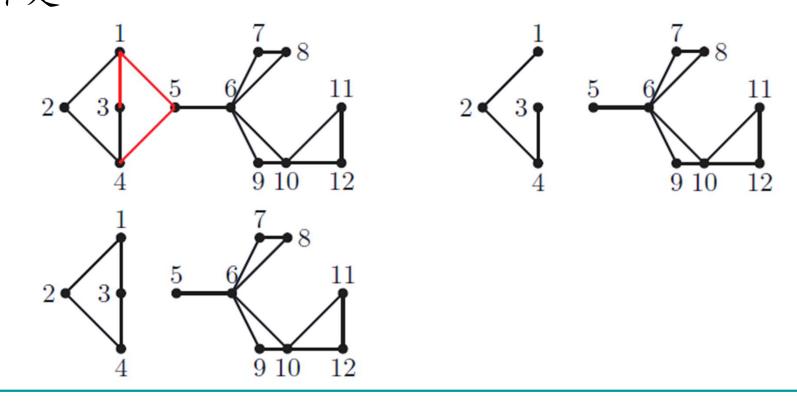


- 在下面的图中,分别考虑下列边集是否为边割集。
- E<sub>2</sub>={(3, 4), (4, 5)}不是

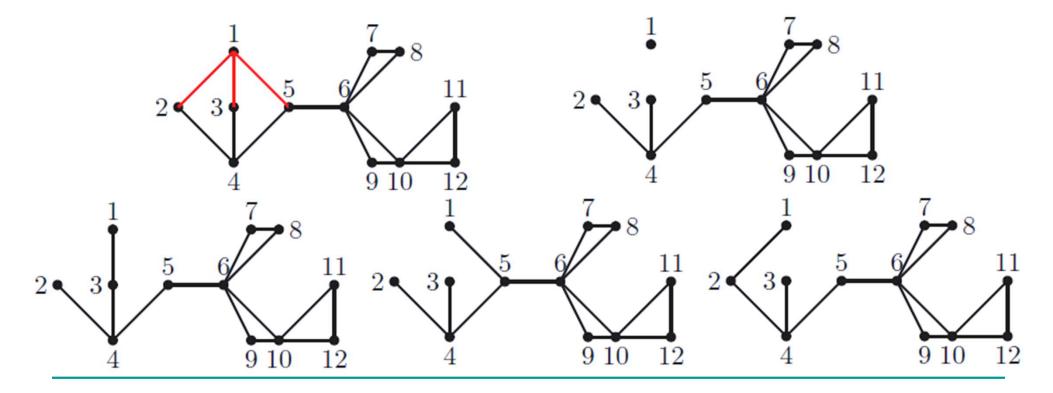




- 在下面的图中,分别考虑下列边集是否为边割集。
- E<sub>3</sub>={(1, 3), (1, 5), (4, 5)}不是



- 在下面的图中,分别考虑下列边集是否为边割集。
- $E_4$ ={(1, 2), (1, 3), (1, 5)} 是



## 割点的性质

- 定理5.5: 设 $\nu$ 是连通图 $G = \langle V, E \rangle$ 的一个顶点,则以下命题等价:
- 1、v是G的割点
- 2、存在集合V- $\{v\}$ 的一个划分 $\{U, W\}$ ,使得对任意 $u \in U$ , $w \in W$ ,v在u到w的每一条基本通路上
- 3、G中存在与v不同的两点u,w,使得v在从u到w的每一条基本通路上

#### 割边的性质

- 定理5.6: 设e是连通图 $G = \langle V, E \rangle$ 的一条边,则以下命题等价:
- 1、e是G的割边/桥
- 2、存在集合V的一个划分 $\{U, W\}$ ,使得对任意 $u \in U$ , $w \in W$ ,e在 $u \ni w$ 的每一条基本通路上
- 3、G中存在不同的两点u,w,使得e在从u到w的每一条基本通路上
- 4、e不在G的任意一条基本回路上

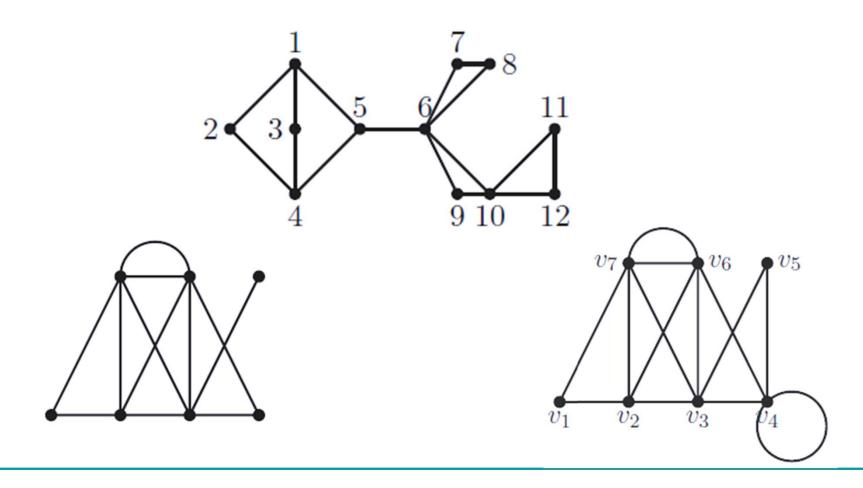
点连通度:由G产生一个不连通图或平凡图,而需要从G中去掉的最少顶点数,即:

$$\kappa(G) = \min\{ |V_1| | V_1 是G的点割集 \}$$

■ 边连通度:由G产生一个不连通图或平凡图,而需要从G中去掉的最少边数,即:

$$\lambda(G) = \min\{ |E_1| | E_1 \neq G$$
的边割集}

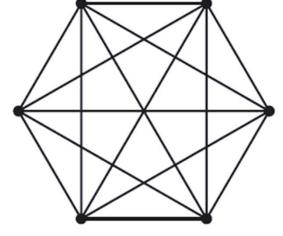
■求下图的边连通度和点连通度



■求下图的边连通度和点连通度



■ 例5.11 求完全图 $K_p$  ( $p\ge 2$ ) 的边连通度和点连通度



 $K_6$ 

■ 作业 习题5.2 第6, 7题 (第7题改为求各图的割点、割边、点连通度、边连通度)